

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-339080

(43)Date of publication of application: 10.12.1999

(51)Int.Cl.

G07B 15/00 G07B 15/00 G06K 17/00

(21)Application number: 10-148074

(71)Applicant : MITSUBISHI HEAVY IND LTD

(22)Date of filing:

28.05.1998

(72)Inventor: KATO MASAKI

(54) SECURITY DEVICE OF TOLL COLLECTION DEVICE FOR TOLL ROAD

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a security device of the toll collection device for a toll road which can effectively prevent a

gipher key group from being exposed.

SOLUTION: A moving-body-side controller is equipped with an IC card 1 and an on-vehicle machine 7 where the IC card is inserted and extracted. Here, the iC card 1 is stored with data representing a moving-body-side cipher key group K3 and a road-side controller 21 is stored with data representing a road-side cipher key group K4; and at least one of the road-side controller 2 and moving-body-side controller decides whether or not the moving-body-side cipher key group K3 and road-side cipher key group K4 match each other.



I EGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

(Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

(Date of registration)

(Number of appeal against examiner's decision of

(Date of requesting appeal against examiner's decision of

rejection]

mate of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-339080

					(10) Appli	+M(11+(1000)12)10D
(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ			
G07B	15/00		G 0 7 B	15/00		L
		510			5	10
G 0 6 K	17/00		G06K	17/00		T
						L

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 8 頁

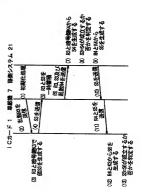
(71) 出顧人 (72) 発明者 (74) 代理人	00006208 三菱重工業株式会社 東京都千代田区丸の内二丁目5番1 瓜藤 聖樹 兵庫県神戸市兵庫区和田崎町一川 号 三菱重工業株式会社神戸造成会社神戸造成 沖理士 工職 寒 (外1名)	1番1
	東京都千代田区丸の内二丁目5番1 加藤 聖樹 兵庫県神戸市兵庫区和田崎町一丁目 号 三菱重工業株式会社神戸造船所	1番1
	加藤 聖樹 兵庫県神戸市兵庫区和田崎町一丁目 号 三菱重工業株式会社神戸造船所	1番1
(74)代理人		
1		

(54) 【発明の名称】 有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置

(57)【要約】

【課題】 暗号鍵群の暴露を有効に防止することができる有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置を 提供する

【解決手段】 移動体側向線機でAは、「CカードI と、前記ICカードが特限される車載機7とを備え、前 記ICカードに移動体側前等機能K3を示すデータが格 納され、遊路側射物装置21に遊路側前等機能K4を示 サデータが格約され、前記避路側制御装置および前記移 動体側側御装置の少なくも一方は、前記を動体側睛号 鍵群と前記避路側睛号鍵群が一致しているか否かを判定 する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 相互に通信可能な道路側制御装置(2 1) および移動体側制御装置 (7A) とを備えてなる有 料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置であっ

前記移動体側制御装置(7A)は.

ICカード(1)と.

前記 I Cカード(1)が挿脱される車載機(7)とを備

前記ICカード(1) に移動体側暗号鍵群(K3)を示 10 前記道路側制御装置(21)は、前記第1の暗号化情報 すデータが格納され.

前記道路側制御装置 (21) に道路側暗号鍵群 (K4) を示すデータが格納され、

前記道路側制御装置(21)および前記移動体側制御装 置(7A)の少なくとも一方は、前記移動体側暗号鍵群 (K3)と前記道路側暗号鍵群(K4)が一致している か否かを判定する(ステップS8,ステップS13) 有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置。

【請求項2】 請求項1記載の有料道路の料金収受装置 におけるセキュリティ装置において、

前記移動体側制御装置(7A)は、 暗号化情報 (R3, R4) を発生する暗号化情報発生手

段と、 前記暗号化情報発生手段が発生した前記暗号化情報(R

3)を示すデータおよび前記移動体側暗号鍵群(K3) を示すデータを用いて第1の生成情報(S3)を生成す る(ステップS3)ための移動体側演算処理手段(2) とを備えてなり、

前記道路側制御装置(21)は、

前記移動体側制御装置(7A)と通信して入手した前記 30 プS12). 暗号化情報 (R3)を示すデータ、および前記道路側暗 号鍵群 (K4)を示すデータを用いて第2の生成情報 (S4)を生成する(ステップS7)ための道路側演算 処理手段を備えてなり、

前記道路側制御装置(21)および前記移動体側制御装 層(7A)の少なくとも一方は、前記移動体側暗号録群 (K3)と前記道路側暗号鍵群(K4)が一致している か否かを判定するときに、前記第1の生成情報(S3) を示すデータと前記第2の生成情報(S4)を示すデー タとが一致しているか否かを判定する(ステップS8) 有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置。 【請求項3】 請求項1記載の有料道路の料金収受装置 におけるセキュリティ装置において、

前記移動体側制御装置(7A)は、

暗号化情報 (R3, R4) を発生する暗号化情報発生手

移動体側演算処理手段(2)とを備えてなり、

前記道路側制御装置(21)は、道路側演算処理手段を 備えてなり、

前記移動体側制御装置(7A)は、

前記暗号化情報発生手段により発生させた第1の前記暗 号化情報(R3、ステップS2)を示すデータと、

前記第1の暗号化情報 (R3)を示すデータと前記移動 体側暗号鍵群(K3)を示すデータとを用いて前記移動 体側演算処理手段(2)により生成させた第1の生成情 報(S3,ステップS3)を示すデータと、

前記暗号化情報発生手段により発生させた第2の前記時 号化情報 (R4)を示すデータと、を前記道路側制御装 置(21)に送信し(ステップS6)、

(R3)を示すデータと前記道路側暗号緋群 (K4)を 示すデータとを用いて前記道路側演算処理手段により第 2の生成情報(S4)を生成し(ステップS7)、

かつ、前記第1の生成情報(S3)と前記第2の生成情 報(S4)とが一致しているか否かを判定して前記道路 側暗号鍵群 (K4)を示すデータと前記移動体側暗号鍵 群(K3)を示すデータが一致しているか否かの第1の 認証を行い (ステップS8)、

かつ、前記第2の暗号化情報(R4)を示すデータと前 20 記道路側暗号鍵群(K4)を示すデータとを用いて前記 道路側演算処理手段により第3の生成情報 (S5)を生 成し (ステップS9)

かつ、前記第3の生成情報 (S5) を示すデータを前記 移動体側制御装置(7A)に送信し(ステップS1 0),

前記移動体側制御装置 (7A) は、前記第2の暗号化情 報(R4)を示すデータと前記移動体側暗号鍵群(K 3)を示すデータとを用いて前記移動体側海質処理手段 (2) により第4の生成情報 (S6) を生成し (ステッ

かつ、前配第4の生成情報 (S6) と前配第3の生成情 報(S5)とが一致しているか否かを判定して、前記移 動体側暗号鍵群(K3)を示すデータと前記道路側暗号 鍵群(K4)を示すデータとが一致しているか否かの第 2の認証を行う(ステップS13)有料道路の料金収受 装置におけるセキュリティ装置。

【請求項4】 請求項1から3のいずれかに記載の有料 道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置におい τ.

40 前記移動体側暗号鍵群 (K3)を示すデータは、前記移 動体側制御装置(7A)のうち前記 [Cカード(1)に のみ格納されている有料道路の料金収受装置におけるセ キュリティ装置。

【請求項5】 請求項2から4のいずれかに記載の有料 道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置におい τ.

前記移動体側演算処理手段(2)は、前記「Cカード (1) に備えられている有料道路の料金収受装置におけ るセキュリティ装置。

50 【請求項6】 請求項3から5のいずれかに記載の有料

3 道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置におい

前記第2の認証は、前記 I Cカード(1)で行われる有 料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、有料道路の料金収 受装置におけるセキュリティ装置に関する。

[0002]

【従来の技術】有料道路では、料金収受がゲートで行わ 10 れる。各自動車は、料金収受のために減速しゲートで停 止し、料金収受の後に再び加速する。このような加減速 は、交通渋滞を招くだけでなく、燃料消費量と廃棄ガス 量を増大させる。このような加減速を不要とするため に、料金収受をノンストップで行う試みがなされてい

【0003】これは、無線通信機能を持つ車載機を車両 に搭載し、この車載機と、料金所に装備された路上機ア ンテナとの間で、料金収受を行うものである。図3を参 照して、上記料金収受システムの一例を説明する。

【0004】図3に示すように、料金収受システムは、 道路側制御システム68と、移動体側制御システム53 Aとを備えている。道路側制御システム68は、第1の アンテナ58と、第1のアンテナコントローラ59と、 第2のアンテナ60と、第2のアンテナコントローラ6 1と、車両検知センサ62と、車両検知センサコントロ ーラ63と、不正防止カメラ64と、不正防止カメラコ ントローラ65と、これらのコントローラ59、61、 63,65を統括してコントロールする道路側コントロ ーラ66とを備えている。道路側制御システム68は、 公衆回線または専用回線にて中央制御システム67に接 続されている。

【0005】移動体側制御システム53Aは、車載機5 3と、ICカード50とを備えている。ICカード50 は、メモリ52と、CPU51とを備えている。 東載機 53は、ICカードスロット56と、CPU55と、R Fユニット54と、メモリ57とを備えている。 車載機 53は、さらに表示ディスプレイ、ボタン、LED表示 器等のヒューマンI/F(図示せず)を備えている。 【0006】車載機53のメモリ57およびICカード 40 算を実行する。 50のメモリ52には、それぞれ、所定の暗号鍵または 暗号鍵群(以下、単に暗号鍵群と記す)が格納されてい

【0007】次に、上記料金収受システムにおけるセキ ュリティシステムについて説明する。ここで、セキュリ ティシステムとは、ICカード50、車載機53 および 道路側システム68の偽造を防止するために、相互に認 証を行うシステムをいう。上記のセキュリティシステム では、車載機53のメモリ57に格納された暗号鍵群 (「K2」とする)と、ICカード50のメモリ52に 50 として、車載機53の正当性を確認する。

格納された暗号鍵群 (「K1」とする) との一致が、車 載機53とICカード50との双方で認証される。

【0008】 このような暗号鍵群 K1, K2の一致の相 互認証の結果は、車載機53から第1のアンテナ58に 送信される。相互認証が成立すれば、料金収受の手続き が道路側制御システム68と移動体側制御システム53 Aとの間で行われる。相互認証が成立しなかった場合 は、不正防止カメラ64により、その当該車載機53を 搭載した車を不正車として撮影するようになっている。 なお、車両検知センサ62は、相互認証が成立しない場 合に、当該車両の通過を検知して不正防止カメラ64を

起動するためのものである。 【0009】次に、図4を参照して、上記セキュリティ

システムにおける相互認証の手順を、(1)から(1 0) のステップに分けて説明する。

【0010】(1)まず、車載機53は、【Cカード5 0がICカードスロット56に挿入された時点で、IC カード50に乱数R1を送信する。

(2) I Cカード50は、その乱数R1とメモリ52に 格納された暗号鍵群K1で、値S1を作成する。数式表 現では以下のようになる。

S1=f(R1,K1)......(式1)。

【0011】(3) ICカード50は、値S1を車載機 53に送り返す。

(4) 車載機53は、乱数R1とメモリ57に格納され た暗号鍵群 K 2 を使用して、式(1)と同じ計算を行 い、値S2を求める。数式表現では以下のようになる。 S2=f.(R1, K2) ······· (式2).。

(5) この結果、【Cカード50のメモリ52に内蔵さ 30 れた暗号鍵群 K 1 と、車載機 5 3 のメモリ 5 7 に内蔵さ れた暗号鍵群K2が同じ値であれば、その結果、SI= S2、となるはずである。したがって、車載機53は、 S1=S2、が成立するか否かを判定し、これが一致し た場合には、ICカード50が同じ暗号鍵群を共有する (K1=K2) カードであるとして、ICカード50の 正当性を確認することになる。

【0012】(6)次に、ICカード50は、乱数R2 を発生させて、車載機53に送信する。

(7) 車載機53は、その乱数R2を使用して以下の計

S3=f(R2, K2) ········(武3)。

(8)値S3は、車載機53からICカード50に送信 される.

【0013】(9) I Cカード50では、以下の計算を 行い、値S4を求める。

S4=f(R2、K1) ······· (式4)。

(10) ICカード50は、S3=S4、が成立するか 否かを判定し、値S3と値S4が等しい場合に限り、 重 載機53を同じ暗号鍵群を共有する(K1=K2)もの

【0014】上記(1)から(10)のステップの結果として、【Cカード50と車載機53の相互認証が成立することになる。

【0015】上配において、暗号化に使用される暗号鍵 群KI、K2に含まれる暗号鍵の数は、1つでなくても よく、複数使用することができる。いずれにしても、1 Cカード50および事裁機53の各々は、同一の暗号鍵 または同一の暗号鍵群失光有する必要がある。

[00161

【発明が解決しようとする課題】ところで、上記のよう 10 な料金収受システムでは、ICカード50 および車載機 5 3の各ヶが同一の暗号線形1、K2を共行している。したがって、仮に車載機53が分解されてメモリ57の暗号線群K2が解析された場合には、車載機53自 体の偽造が可能となるのみならず、同じ暗号線群を共有するICカード50の暗号線群K1も暴震されることになり、ICカード50の陽強も可能になってしまうという問題がある。このような偽造を防止することが要請されている。

(0017)本条則は、このような技術的背景に基づい 20 でなされたものであり、次のような課題を解決するものである。本発明の目的は、略与機群の暴棄を助止することができる有計道路の料金収安装置におけるセキュリティ装置を提供することとある。本発明の他の目的は、1 こカードまたは車銭機の協造を防止することができる有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置を提供することにある。本発明の更に他の目的は、数量が限定されセキリュティの管理が容易な有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置を提供することにある。

(課題を解決するための手段) 本発明の有料道路の料金 収受装置におけるセキュリティ装置は、相互に通信可能 な道路側制御装置なよび移動体側制御装置とを備えてな る有料道路の長収支装置におけるセキュリティ装置で あって、前記移動体側制御装置は、ICカードと、前記 ICカードが帰認される車载機とを備え、前記ICカー ド化移動体側制御装置は、ICカードと、前記 ICカードが帰認される車载機とを備え、前記ICカー ド化移動体側制御装置と破る車 路側制御装置と通路側睛号銀群を示すデータが格納され、前記道 路側制御装置と通路側睛号銀井を示すデータが格納され、前記道路側 の少なくとも一方は、前記移動体側制御装置の 少なくとも一方は、前記移動体側制御装置の 少なくとも一方は、前記を動体側制御装置の りなくとも一方は、前記を動体側制御装置の

[0019]本発明の育料湖路の料金収受装置とおける
セキュリティ装置は、請求項1記数の有料道路の料金収
受装置におけると、前記移動体
側制御装置は、暗号化情報を発生する暗号化情報発生手
段と、前記暗号化情報発生手段が発生した前記暗号化情 報を示すデータおよび前記移動体側暗号銀駐を示すデータを用いて第1の生成情報を生成するための移動体側流 毎処型手段とを備えてなり、前記記路側側部装置は、前 記移動体側部御装置と、前 記移動体網神御装置と通信して入手した前記唱号化情報 50 に備えられている。

を示すデータ、および前記出路側暗号鏡群を示すデータ を用いて類2の生成情報を生成するための道路側流算処 理手段を帽えてなり、前記温路側が御装塑もよび前記移 動体側附御装置の少なくとも一方は、前記移動体側暗号 鍵群と前記記線側時号鍵群か一致しているか否かを判定 するときに、前記第1の生成情報を示すデータと前記第 2の生成情報を示すデータとが一致しているか否かを判 定する。

【0020】本発明の有料道路の料金収受装置における セキュリティ装置は、請求項1記載の有料道路の料金収 受装置におけるセキュリティ装置において、前記移動体 側制御装置は、暗号化情報を発生する暗号化情報発生手 段と、移動体側演算処理手段とを備えてなり、前記道路 側制御装置は、道路側演算処理手段を備えてなり、前記 移動体側制御装置は、前記暗号化情報発生手段により発 生させた第1の前記暗号化情報を示すデータと、前記第 1の暗号化情報を示すデータと前記移動体側暗号鍵群を 示すデータとを用いて前記移動体側演算処理手段により 生成させた第1の生成情報を示すデータと、前記暗号化 情報発生手段により発生させた第2の前記暗号化情報を 示すデータと、を前記道路側制御装置に送信し、前記道 路側制御装置は、前記第1の暗号化情報を示すデータと 前記道路側暗号鍵群を示すデータとを用いて前記道路側 演算処理手段により第2の生成情報を生成し、かつ、前 記第1の生成情報と前記第2の生成情報とが一致してい るか否かを判定して前記道路側暗号鍵群を示すデータと 前記移動体側暗号鍵群を示すデータが一致しているか否 かの第1の認証を行い、かつ、前記第2の暗号化情報を 示すデータと前記道路側暗号鍵群を示すデータとを用い 30 て前記道路側演算処理手段により第3の生成情報を生成 し、かつ、前記第3の生成情報を示すデータを前記移動 体側制御装置に送信し、前記移動体側制御装置は、前記 第2の暗号化情報を示すデータと前記移動体側暗号鍵群 を示すデータとを用いて前記移動体側演算処理手段によ り第4の生成情報を生成し、かつ、前記第4の生成情報 と前記第3の生成情報とが一致しているか否かを判定し て、前記移動体側暗号鍵群を示すデータと前記道路側暗 号鍵群を示すデータとが一致しているか否かの第2の認 証を行う。

【0021】本発明の有料道路の料金収受装置における セキュリティ装置は、請求項1か53のいずれかに記載 の有料道路の料金収受装置とおけるセキュリティ装置に おいて、前記移動体側階号鍵群を示すデータは、前記移 動体側側御装置のうち前記1Cカードにのみ格納されて いる。

【0022】本発明の有料道路の料金収受装置における セキュリティ装置は、請求項2から4のいずれかに記載 の有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置に おいて、前記移動体側演算処理手段は、前記1Cカード を備まられている。

7 【0023】本発明の有料道路の料金収受装置における セキュリティ装置は、請求項3から5のいずれかに記載 の有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置に おいて、前記第2の認証は、前記ICカードで行われ

【0024】上記のように、ICカードに秘密情報を集 中し、「Cカードで論理演算を行うことにより、更に、 ICカードの偽造が困難になる。移動体側と固定側との 間で必要十分条件を満たす相互の暗号同定化を行うため には、固定側の複雑な装置の中から秘密情報を盗む必要 10 があるが、固定側装置の管理を厳格に行うことが可能で あるから、暗号鍵群の暴露はほとんど不可能になる。 [Cカードが盗まれた場合には、ただちに届け出を固定側 装置の制御装置に対して行うことができるから その偽 造は実質的に不可能である。

[0025]

【発明の実施の形態】以下、添付図面を参照して、本発 明の有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置 の一実施の形態を説明する。

【0026】図1は、本実施形態の装置ブロック図であ 20 る。図1に示すように、本セキュリティシステムは、道 路側制御システム21と、移動体側制御システム7Aと を備えている。道路側制御システム21は、第1のアン テナ9を備えている。第1のアンテナ9は、第1のアン テナコントローラ10によりその送受信が制御されてい る。第1のアンテナコントローラ10には、道路側第1 のメモリ11が設けられている。この道路側第1のメモ リ11は、道路側暗号鍵群K4を格納している。

【0027】道路側制御システム21は、さらに、第2 のアンテナ12を備えている。第2のアンテナ12は、 第2のアンテナコントローラ13によりその送受信が制 御されている。第2のアンテナコントローラ13には、 道路側第2のメモリ14が設けられている。 道路側第2 のメモリ14は、道路側第1のメモリ11と同様に、道 路側暗号鍵群K4を格納している。

【0028】第1のアンテナ9と、第1のアンテナコン トローラ10と、道路側第1のメモリ11は、第1道路 側認証用ユニットを形成する。第2のアンテナ12と 第2のアンテナコントローラ13と、道路側第2のメモ リ14は、第2道路側認証用ユニットを形成する。この 40 ような第1道路側認証用ユニットと第2道路側認証用ユ ニットは、例えば、有料道路の上り線用と下り線用とし て、または、出口用と入口用として、近接位置にまたは 健陽位置に配置される。

【0029】道路側制御システム21は、さらに、車両 検知センサ15、車両検知センサコントローラ16、不 正防止カメラ17、不正防止カメラコントローラ18お よびこれら諸機器を統一してコントロールするための道 路側コントローラ19を備えている。 道路側コントロー 路側コントローラ19は、全体として中央制御システム 20により群管理が行われる。例えば、後述する I C カ ード1の盗難時には、そのカード番号が中央制御システ ム20を介して複数の道路側制御システム21に伝達さ

【0030】移動体側制御システム7Aは、ICカード 1と車載機7とを備えている。ICカード1は、CPU 2とメモリ3とを備えている。メモリ3は、移動体側暗 号鍵群K3を記憶しこれが更新されない限り永久的に保 存している。車載機7は、1Cカードスロット6、CP U5およびRFユニット4を備えている。

【0031】車載機7は、移動体側暗号鍵群K3を保存 していない。ここで、「移動体側暗号鍵群K3を保存し ていない」という意味について説明する。移動体側暗号 鍵群K3は、N個の移動体側暗号鍵群K31……K3N の群でよい。この場合、車載機7は、移動体側暗号鍵群 K31……K3Nのうちのどの1つも保有していないと いうことである。群の要素が1つの場合にも、それは群 または集合である、という。

【0032】次に、図2を参照して、本実施形態のセキ ュリティシステムについて説明する。ICカード1は、 車載機7のICカードスロット6に挿入される。この挿 入により、ICカード1と車載機7は、初期化が行われ る(図2においてステップ(1)参照。なお、以下、ス テップ(1)は「ステップS1」、ステップ(2)は 「ステップS2」…と称する)。

【0033】車載機7は、第1移動体側暗号化情報R3 を発生させる。とこで、前記暗号化情報は、例えば、乱 数である。第1移動体側暗号化情報R3は、ICカード 30 1のCPU2に送信される (ステップS2参照)。CP U2は、メモリ3に格納された移動体側暗号鍵群K3と 第1移動体側暗号化情報R3とを用いて、次に示される 演算子計算を行って生成値S3を生成する (ステップS 3 参照)。

S3=f(R3, K3) (式5) _

【0034】次いで、ステップS4に示すように、IC カード1は、値S3を車載機7に送り返す。第1移動体 側暗号化情報R3と値S3は、車載機7に一時的に蓄積 される (ステップS5参照)。 これらの値は、本セキュ リティシステムの動作完了後には、 車載機 7 からは消去 される。車載機7の破壊により【Cカード1の偽造に必 要な情報が盗用されるのを未然に防止するためである (この意味については後述する)。

【0035】車載機7が道路側制御システム21との交 信可能領域に入ると、車載機7と道路側制御システム2 1との間で双方向にデータをやり取りするための無線通 信が行われる。すなわち、ステップS6に示すように、 車載機7は、前記蓄積されているデータ(第1移動体側 暗号化情報R3および、ICカード1で計算された生成 ラ19は各ゲートにそれぞれ配置され、これら複数の道 50 値S3)と、車載機7で発生させる第2移動体創暗号化

情報R4を、第1のアンテナ9に送信する。 これらの3 つのデータR3, S3, R4は、第1のアンテナコント ローラ10に送られる。

【0036】ステップS7に示すように、第1のアンテ ナコントローラ10は、第1移動体側暗号化情報R3 と、メモリ11に格納されている道路側暗号鍵群K4と を使用して、式(1)と同形の演算子計算を行い生成値 S 4 を求める。

S4=f(R3, K4) ·······(式6)。

=S4、の関係が成立するか否かを判定する。成立する と判定されれば、第1のアンテナコントローラ10は、 道路側第1のメモリ11と1Cカード1が、同一または 共通の暗号鍵を共有する(K3=K4)ものとして 両 側システムの同定を確認して、 I Cカード1の正当性を 確認・認証してよいことになる。

【0038】次に、ステップS9に示すように、第1の アンテナコントローラ10は、第2移動体側暗号化情報 R4と、道路側暗号鍵群K4を使用して、次の計算を行 ٥.

S5=f(R4, K4)(式7)。

【0039】 この生成値S5は、第1のアンテナ9を介 して車載機7に送信される(ステップS10)。次い で、ステップS11に示すように、車載機7は、第2移 動体側暗号化情報R4と生成値S5とをICカード1に 送信する。

【0040】次に、ICカード1は、次の計算を実行す る (ステップS12)。

S6=f(R4,K3)......(式8)

Cの結果、S5=S6の関係が成立するか否かが判定さ 30 れ(ステップS13)、成立していれば、1Cカード1 は、道路側第1のメモリ11とICカード1が同一また は共通の暗号鍵群を共有する(K3=K4)ものとし て、両側システムの同定を確認して、道路側制御システ ム21の全体の正当性を確認・認証してよいことにな る。この認証結果は、車載機7を介して第2のアンテナ 12に送信されることになる。

【0041】上記のように、本実施形態では、ICカー ド1と同一または共通の暗号鍵群を共有するものは、 重 載機7ではなく、道路側制御システム21である。した 40 がって、道路側制御システム21を破壊等して暗号鍵群 K4を解析しない限り、ICカード1を持たない第三者 にICカード1の暗号鍵群K3が暴露されることはな い。したがって、不特定多数存在し盗難等の管理を行い 難い車載機7に、暗号鍵群K4を記憶させておく場合に 比べて、本実施形態は、ICカード1の偽造防止に有効 である。

【0042】すなわち、暗号鍵群K4が道路側制御シス テム21に記憶されている以上、相互認証を行うに際し

から、10カード1が行う計算である式(8)(図2の ステップS12) についても、道路側制御システム21 自らが、ICカード1と車載機7とを利用して計算した ことに等価であるといえる。言い換えると、相互認証 は、道路側制御システム21により確認されたことにた る。セキュリティの管理の観点から、道路側制御システ ム21による確認は、従来の重載機による確認の場合に 比べて、相互認証の精度も向上する。例えば、車載機 は、道路側制御装置21に比べて改造し易く、その場 【0037】次いで、ステップS8に示すように、S3 10 合、暗号鍵群が不一致の場合にも一致との認証を与える ように改造することも考えられる。これに対して、本実 施形態の道路側制御装置21の改造は、考えにくく、犯 罪防止に有効である。

> 【0043】第1のアンテナ9と第2のアンテナ12の 両方の使用により、駐車場の入口処理と出口処理とに分 けることも可能である。既述の演算計算を含む処理の時 間が十分にあれば、第1のアンテナ9だけで実行すると とが可能である。さらには、逆方向走行車両の処理を併 行させることも可能である。

【0044】以上に述べたように、本実施形態によれ ば、不特定多数に供給される車載機7ではなく、数量限 定され、さらにセキュリティ面においても管理が容易な 道路側制御システム21内のアンテナコントローラ1 0. 13だけに暗号鍵群K4を格納することにより、 I Cカード1と共有された暗号鍵群K4の解読を困難にす ることができ、ICカードの偽造を未然に防止すること ができる。

【0045】さらに、新規の暗号鍵群を有した I Cカー ドが発行された場合でも、道路側制御システム内のメモ リ11、14に格納された暗号鍵群を更新するのみでよ く、不特定多数に供給された車載機7に格納された暗号 鍵群を更新する場合と比較して、格段に容易にすること ができる。さらにまた、車載機7は、暗号鍵群を安全に 格納するメモリを有したり、暗号化のアルゴリズムを有 する必要がないので、車載機7を非常に安価に機成する ことができるようになる。

[0046]

【発明の効果】本発明による有料道路の料金収受装置に おけるセキュリティ装置によれば、相互に通信可能な道 路側制御装置および移動体側制御装置とを備えてなる有 料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置であっ て、前記移動体側制御装置は、ICカードと、前記IC カードが挿脱される車裁機とを備え、前記 I Cカードに 移動体側暗号鍵群を示すデータが格納され、前記道路側 制御装置に道路側暗号鍵群を示すデータが格納され、前 記道路側制御装置および前記移動体側制御装置の少なく とも一方は、前記移動体側暗号鍵群と前記道路側暗号鍵 群が一致しているか否かを判定することから、前記移動 体側暗号鍵群は、前記車載機に代えて前記ICカードに ては、道路側制御システム21が必須となる。このこと 50 保存され、またさらに、前記移動体側暗号鍵群と同一な

11

(共通する) 前記道路側時号鍵群は、前記道路側制御システムにしか保存されておらず、前記移動体側暗号鍵群 について、前記ICカードを持たない第三者が知り得る 可能性を最小駅に抑えることができ、前記ICカードの 偽造を有効に防止することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】図1は、本発明の有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置の一実施形態を示す装置プロック図である。

【図2】図2は、本実施形態において行われる認証手続 10 きの流れを示す図である。

【図3】図3は、一般の有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置を示す装置ブロック図である。

【図4】図4は、一般の有料道路の料金収受装置におけるセキュリティ装置において行われる認証手続きの流れを示す図である。

【符号の説明】

1…1Cカード

2…CPU (カード側)

3…メモリ

* 5 ··· C P U (車載機側)

7…車載機

7A…移動体側制御装置(移動体側制御システム) 9…第1のアンテナ

10…第1のアンテナコントローラ

11…道路側第1のメモリ

12…第2のアンテナ

13…第2のアンテナコントローラ

14…道路側第2のメモリ 19…道路側コントローラ

19…直路側コントロー

20…中央制御システム

21…道路側制御装置 (道路側制御システム)

K3…移動体側暗号鍵群

K 4 …道路側暗号鍵群

R3…第1の暗号化情報

R 4 …第2 の暗号化情報

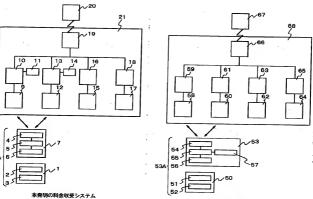
S3…第1の生成情報

S4…第2の生成情報

S 5 …第3の生成情報 *20 S 6 …第4の生成情報

【図1】





従来の料金収受システム

[図2]



【図4】

